CLIPPEDIMAGE= JP02000181871A

PAT-NO: JP02000181871A

DOCUMENT-IDENTIFIER: JP 2000181871 A

TITLE: DEVICE AND METHOD FOR AUTHENTICATION

PUBN-DATE: June 30, 2000 INVENTOR-INFORMATION:

**NAME** 

COUNTRY

TIMOTHY, ALAN DIETZ

N/A

ASSIGNEE-INFORMATION:

NAME.

COUNTRY

INTERNATL BUSINESS MACH CORP <IBM>

N/A

APPL-NO: JP11349691

APPL-DATE: December 9, 1999

INT-CL\_(IPC): G06F015/00; G06F019/00; G06F017/30; H04L009/32

ABSTRACT:

PROBLEM TO BE SOLVED: To enable a safe transaction by decoding a user request into living body measurement data at a remote place by using an open key and confirming biological measurement data in order to authenticate a user request.

SOLUTION: The user inputs living body measurement data (fingerprint, etc.), through a biometric input sensor 62. An encryption processor assembly (EPA) 58 enciphers a combination of biometric data and transaction data by using a key K1 and adds the ID of the EPA 58 to a request message. The message is sent to a credit server 70. The server 70 uses EPAID to retrieve the key K2 of the user associated with a data base 72 and deciphers the message with the key K2. A confirming function 80 retrieves user data from a biometric data base 74 by using the biometric part of the message, makes an authentication decision, and enciphers the replay with the key K2. The server 70 sends the reply to the user.

COPYRIGHT: (C)2000,JPO

## (19)日本国特許庁 (JP)

# (12) 公開特許公報(A)

(11)特許出顧公開番号 特開2000-181871 (P2000-181871A)

(43)公開日 平成12年6月30日(2000.6.30)

(51) Int.Cl. <sup>7</sup>	•	識別記号	•	FΙ		•		テーマコード(参考)
G06F	15/00	3 3 0		G 0 6 F	15/00		330F	
;						•	330E	
:	19/00				15/30		3 3 0	
ĺ	17/30	÷			15/40		370Z	•
H04L	9/32	•	4 · *	H04L	9/00		673D	•
!			審查請求	有 讃求	対項の数20	OL	(全 14 頁)	最終頁に続く

(21)出願番号 特願平11-349691

(22)出願日 平成11年12月9日(1999.12.9)

(31)優先権主張番号 09/213324

(32)優先日 平成10年12月16日(1998.12.16)

(33)優先権主張国 米国(US)

(71)出願人 390009531

インターナショナル・ビジネス・マシーン ズ・コーポレイション

INTERNATIONAL BUSIN ESS MASCHINES CORPO

RATION

アメリカ合衆国10504、ニューヨーク州

アーモンク (番地なし)

(72)発明者 ティモシー・アラン・ディエツ

アメリカ合衆国78717 テキサス州、 オ ースティン、 ヴァロナ・ドライブ

10004

(74)代理人 100086243

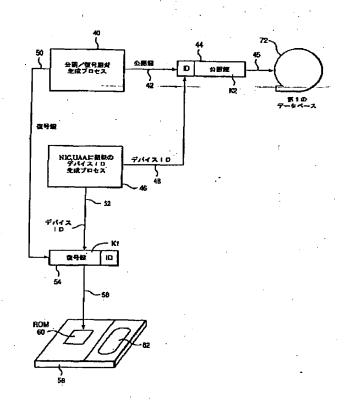
弁理士 坂口 博 (外1名)

# (54) 【発明の名称】 認証方法及び装置

# (57)【要約】

【課題】 コンピュータ・システムのセキュリティ技術、特に遠隔地からの要求およびメッセージを認証するための方法、装置、およびコンピュータ・プログラム・プロダクトを提供。

【解決手段】方法、装置、およびコンピュータ・プログラム「プロダクトは、復号鍵および公開鍵を生成し、ユーザに対応する生物測定学的データを生成し、遠隔地で生物測定学的データと公開鍵とを記憶し、復号鍵によって暗号化された生物測定学的データを含むユーザ要求を局所で生成し、遠隔地にユーザ要求を伝送し、遠隔地で公開鍵を用いてユーザ要求を生物測定学的データに解読し、記憶された生物測定学的データを検索し、さらにユーザ要求を認証するために生物学的測定データを確認する。



#### 【特許請求の範囲】

【請求項1】コンピュータ・システム・ネットワークで ユーザの要求を認証するための方法であって、

復号鍵および公開鍵を生成するステップと、

前記ユーザに対応する生物測定データを生成するステッ プと:

遠隔地で前記生物測定データと前記公開鍵とを記憶する ステップと、

前記復号鍵によって暗号化された前記生物測定データを 含む前記ユーザ要求を局所で生成するステップと、 前記遠隔地に前記ユーザ要求を伝送するステップと、 前記遠隔地で前記公開鍵を用いて前記ユーザ要求を前記 生物測定データに解読するステップと、

前記記憶された生物測定データを検索するステップと、 前記ユーザ要求を認証するために前記生物学的測定デー 夕を確認するステップと、

を有することを特徴とする方法。

【請求項2】前記生物学的測定データを確認するステッ プは、前記解読されたユーザ要求に送られた前記生物測 定データと前記記憶された生物測定データとを比較する 20 ことを含むことを特徴とする請求項1に記載の方法。

【請求項3】前記ユーザ要求の伝送は、前記局所と前記 遠隔地とを相互接続するネットワーク上であることを特 徴とする請求項2に記載の方法。

【請求項4】前記復号鍵に対応付けられたID番号を持 つ前記遠隔地の前記復号鍵を記憶するステップを、さら に有することを特徴とする請求項3に記載の方法。

【請求項5】前記ID番号は前記公開鍵に対して一意的。 に対応付けされており、前記方法はさらに、

前記 I D番号および前記公開鍵を前記遠隔地の第1のデ 30 ータベースに組として記憶するステップを有することを 特徴とする請求項4に記載の方法。

【請求項6】前記生物測定データは第2のデータベース に記憶されていることを特徴とする請求項5に記載の方 法。

【請求項7】前記ユーザおよび前記生物測定データに対 応付けられたデータ・フィールドを生成するステップ と、

前記生物測定データと前記データ・フィールドとを組と して前記第2のデータベースに記憶するステップと、 をさらに有することを特徴とする請求項6に記載の方 法。

【請求項8】前記復号鍵を記憶するステップは、前記局 所で行われることを特徴とする請求項7に記載の方法。

【請求項9】前記生物測定データを生成するステップ は、前記局所で行われることを特徴とする請求項8に記

【請求項10】前記確認に応じて前記要求を処理するス テップをさらに有することを特徴とする請求項9に記載 の方法。

【請求項11】 コンピュータ・システム・ネットワーク でユーザの要求を認証する装置であって、

復号鍵および公開鍵を生成する手段と、

前記ユーザに対応する生物測定データを生成する手段

遠隔地で前記生物測定データと前記公開鍵とを記憶する 手段と、

前記復号鍵によって暗号化された前記生物測定データを 含む前記ユーザ要求を局所で生成する手段と、

前記遠隔地に前記ユーザ要求を伝送する手段と、 10

前記遠隔地で前記公開鍵を用いて前記ユーザ要求を前記 生物測定データに解読する手段と、

前記記憶された生物測定データを検索する手段と、

前記ユーザ要求を認証するために前記生物学的測定デー 夕を確認する手段と、を有することを特徴とする装置。

【請求項12】前記生物学的測定データを確認する手段 は、前記解読されたユーザ要求に送られた前記生物測定 データと前記記憶された生物測定データとを比較する手 段を含むことを特徴とする請求項11に記載の装置。

【請求項13】前記ユーザ要求を伝送する手段は、前記 局所と前記遠隔地とを相互接続するネットワーク上であ ることを特徴とする請求項12に記載の装置。

【請求項14】前記復号鍵に対応付けられた I D番号を 持つ前記遠隔地の前記復号鍵を記憶する手段を、さらに 有することを特徴とする請求項13に記載の装置。

【請求項15】前記 I D番号は前記公開鍵に対して一意 的に対応付けされており、前記装置はさらに、

前記ID番号および前記公開鍵を前記遠隔地の第1のデ ータベースに組として記憶する手段を有することを特徴 とする請求項14に記載の装置。

【請求項16】前記生物測定データを前記遠隔地で第2 のデータベースに記憶する手段をさらに有することを特 徴とする請求項15に記載の装置。

【請求項17】前記ユーザおよび前記生物測定データに 対応付けられたデータ・フィールドを生成する手段と、 前記生物測定データと前記データ・フィールドとを組と して前記第2のデータベースに記憶する手段と、

をさらに有することを特徴とする請求項16に記載の方 法。

【請求項18】前記復号鍵の記憶は、前記局所で行われ 40 ることを特徴とする請求項17に記載の装置。

【請求項19】前記生物測定データの生成は、前記局所 で行われることを特徴とする請求項18に記載の装置。

【請求項20】前記確認に応じて前記要求を処理する手 段をさらに有することを特徴とする請求項19に記載の 装置。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【発明の属する技術分野】本発明は、コンピュータ・シ ステムのセキュリティ技術、特に遠隔地からの要求およ

3

びメッセージを認証するための認証機構に関し、特に認証を行うための方法、装置、およびコンピュータ・プログラム・プログクトに関する。

#### [0002]

【従来の技術】公開/復号鍵対およびユーザID/パスワードはコンピュータ・システムの認証スキームで現在用いられている現代認証機構の基本的側面である。これらの基本的側面は、特定の一本のソフトウェア、例えばよく知られているLotus Notes (IBM Corporationの登録商標)アプリケーションまたは安定したウェブ・ブラウザによって使用されるハードウェアに存在しているデジタル証明書を介して元来特定のデバイスに結びつけられている。ハードウェア・セキュリティに穴があけられないようにセキュリティの層を追加するために、しばしばユーザIDおよびパスワードが使用される。特定のデバイスの物理的使用とユーザIDおよびパスワードについての認識との組み合わせは、過去においてユーザの認証を保証するのに十分なものと見なされていた。

【0003】しかし、セキュリティに穴を開けるためのますます高度化する技術および情報に耐えようとする現代のセキュリティ・システムに対する絶え間ない攻撃によって、今ではそのようなシステムの機能が十分満足できるものではないことが嘆かわしいほどに明らかになった。例えば、万一ユーザIDおよびパスワード・データの信用が損なわれはじめ、またデバイスが公然とアクセス可能あるいは容易に紛失または盗難されやすくなると、例えばパーソナル・コンピュータまたはパーソナル・デジタル・アシスタント(PDA)の場合、不正な使用によってユーザの権利が悲惨な結果となる。

#### [0004]

【発明が解決しようとする課題】したがって、公用設定で実施される安全なトランザクションを可能とするために、特に普及しているデバイス、例えば前述のPDA、自動窓口機(ATM)、キオスク等の様々な専用ネットワークあるいは公用ネットワーク、企業や他の事業実体のあいだで好評を博して展開されているイントラネットまたはインターネットそれ自体等を介して、そのような繁異を防ぐことができる技術の適用が緊急に求められている。

# [0005]

【課題を解決するための手段】適当なデバイスには、公開/復号鍵対が割り当てられ、また製造業者における指紋スキャニング・パッド等の生物測定データ入力デバイスが備え付けられている。指紋や網膜などの生物測定データは、ユーザの身元を確認するために、ネットワーク・コンピュータ、キオスク、パーソナル・デジタル・アシスタント(PDA)および自動窓口機(ATM)等の一般的なデバイスのユーザIDおよびパスワードに取って代わるものである。生物測定学的情報や現金の引き出しまたはクレジット・カードによる購買等のサービスに

対する要求は、ネットワークに割り当てられた普遍的な管理されたアドレス(UAA)と同様に、固有のデバイスIDに沿って製造業者のデバイスに割り当てられた復号鍵によって暗号化され、デバイスIDおよびメッセージ・ヘッダによって上流の信用サーバに転送される。サーバでは、生物測定データおよびサービス要求がデバイスの公開鍵によって解読される。このデバイスの公開鍵は、メッセージからのデバイスIDを用いて得られる。続いて、網膜スキャン、指紋等の転送されるタイプの事前に保存された生物学的データのデータベースに対して確認される。ひとたびユーザが認証されサービス要求がユーザの特権に対して確認されると、サーバは実行依頼された要求を安全に処理する。

#### [0006]

【発明の実施の形態】図1は、本発明にもとづく強化さ れたセキュリティ・システムを構築するために、遠隔地 および局所の両方で使用することが可能なコンピュータ ・システムの一実施形態例を示す。このシステムは、C PU10、読み出し専用メモリ(ROM)11、ランダ ム・アクセス・メモリ (RAM) 12、I/Oアダプタ 13、ユーザ・インタフェース・アダプタ18、通信ア ダプタ14、およびディスプレイ・アダプタ19を有 し、これらすべては共通のアドレス/データおよび制御 パスまたはバス16を介して相互に接続している。上記 構成要素の各々は当業者に既知の従来の技術を用いて共 通バスにアクセスし、バスマスタであるCPU10によ ってシステム内の各構成要素に対して特定のアドレス範 囲を提供するような方法が含まれる。 図1 にさらに示す。 ように、DASD15等のそれらの外部ディバイスは、 それぞれのアダプタ、例えば I/Oアダプタ13を介し 30. て共通バス16に接続する。他の外部ディバイス、例え ばディスプレイ21は、同様にディスプレイ・アダプタ 19等のそれぞれのアダプタを使用してバス16とディ スプレイ21または他のデバイスとの間にデータ・フロ ーを与える。様々なユーザ・インタフェース手段がユー ザ・インタフェース・アダプタ18との相互接続または 利用のために提供され、図ではジョイ・スティック2 3、マウス25、キーボード17、およびスピーカおよ び (または) マイクロフォン27等のそれぞれのユーザ 入力デバイスに接続されている。システムは、1つ以上 のアプリケーション31の実行に適応した従来のオペレ ーティング・システム29をさらに有する。これらのユ ニットの各々はそれ自体では当業者によく知られたもの であることから、ここでの説明は省略する。

【0007】本発明は、本質的に任意のコンピュータ・システムおよび対応するマイクロプロセッサの実現を認める。例えば、RS/6000(登録商標)、RISCベース・ワークステーション、AIX(登録商標)およびOS/2(登録商標)オペレーティング・システムを各々実行するIBM Corporationのパーソナル・コンピュ

ータ、あるいは他のベンダーによる類似のハードウェアで、例えばRS/6000ワークステーションの場合は604PowerPC(登録商標)RISCチップである(RS/6000、IBM、AIX、OS/2およびPowerPCはIBM Corporationの登録商標であ

る)。

【0008】図1のCPU10と一緒に実装されている ものは、一般にシステム・アドレス、データ、および図 1のシステムの動作を補正するために必要な制御処理機 能を実行する1つ以上のマイクロプロセッサである。本 10 発明は様々なマイクロプロセッサ設計に対する適用を認 めるが、ここに開示する実施形態例では、マイクロプロ セッサはIBM Corporationによって製造されたPowe rPC604マイクロプロセッサの形態をとる。このマ イクロプロセッサは、縮小命令セット・コンピュータ (RISC) マイクロプロセッサとして知られているマ イクロプロセッサの一種である。そのようなマイクロプ ロセッサのアーキテクチャおよび動作についての詳細 は、PowerPC604RISCマイクロプロセッサ の取扱説明書 (PowerPC 604 RISC Microprocessor User 20 s Manual, Document #MPC604UM/AD, Novermber, 1994, copyright IBM Corporation) (この文献を本明細書の 記載の一部として援用する)から得ることができよう。 【0009】本発明によれば、ユーザは、マウスおよび 音声起動ナビゲーション等の様々なポンティング・デバ イス25によって操作可能であるディスプレイ21上の カーソルおよびポップ・アップまたはポップ・ダウン・ メニュー当の様々なオブジェクトを見るであろう。動作 環境やRAM12および(または)DASD15に常駐 するアプリケーション・コードと関連してポインティン グ・デバイス25およびマイクロフォン27のためのデ バイス・ドライバによってユーザ・インタフェース・ア ダプタ18に対応付けられたプログラム・コードは、マ イクロフォン27に向かって話された相関的な音声コマ ンドに反応して、あるいは該音声コマンドと連携してデ ィスプレイ・スクリーン21上のカーソルの動きを促進 かつ可能とさせる。

【0010】図1のコンピュータ・システムに描かれた機能的構成要素を上記したように変更したり、以下に詳細に説明するローカル・デバイスおよびリモート・コン 40ピュータ・システムの必要性および適用に適合させてもよい。例えば、ローカル・デバイスが既に述べたPDAの形態を取る場合、ジョイスティックまたはスタンドアローン型のマウスまたは他のポインティング・デバイスは不要であるか、あるいはPDAそれ自体のなかに組み込まれる。同様に、PDAの内蔵部品としてスタンドアローン型のディスプレイは不適当であり、またLCDまたは他の小さなディスプレイはより妥当であることが認められよう。逆に、キオスクまたはATM用途では、例えばそのようなスタンドアローン型のディスプレイがよ50

り妥当であろう。しかし、基本的な概念は、図1の機能 的構成要素を異なる形態で、あるいは必要に応じてその ような構成要素を多数必要とするかもしれない遠隔地お よび局所の両方でかなり多様な異なるコンピューティン グ・デバイスを本発明では認められるということであ る。したがって、本発明はいかなる特定のコンピュータ ・システムに限定されるものではない。

【0011】ここで図2を再び参照しながら説明する。 安全なトランザクションがもたらされるように図3のシステムによりエンド・ユーザによる使用のために製造業者がリモート・デバイスを準備してもよいかたちで以下説明する。そのような安全性を確保するために、そのような図はさらに図3のシステムで用いられるIDおよび鍵の生成をさらに詳細に説明する。

【0012】第一に、当業者によく知られているいくつ かの方法のいずれかによって、複数の公開/復号鍵対4 0を生成するためのプロセスが用いられよう。同様に、 プロセス46は複数のデバイスIDを生成するために用 いられよう。複数のデバイス I Dは、図3のシステムと 相互作用するリモート・ユーザによって用いられる異な った固有の物理的デバイスに各々が対応している。固有 のデバイスIDは、一般にネットワーク・サーバやクラ イアントで用いられているネットワーク・インフォメー ション・カード (NIC) に対応付けられた普遍的な管 理アドレス (UAA) として知られているものと類似し ているだろう。それによって、各個の物理的デバイス (例えば、NIC、PDA、ATM、キオスク等) はそ れ自体に対応付けられたそのようなデバイスIDを持っ つ。公開/復号鍵対生成プロセスからのフローは公開鍵 矢印42で示される公開鍵と復号鍵矢印50で示される。 復号鍵となる。同様に、デバイス I D生成プロセス46 からのフローは矢印48および52で示されるデバイス IDとなる。プロセス40および46からのフローした ID/公開鍵としての参照符号44で示される公開鍵-デバイス I D対は、矢印45で模式的に示されるよう に、以下に記載するように暗号化鍵データベース72 (図3)に送られる。データベース72は、各々が複数 の個別のデバイスの異なる1つに対して一意的である複 数のそのような I D/公開鍵対4 4を格納する。

【0013】同様に、プロセス40および46は、復号 鍵矢印50で示される複数の復号鍵とデバイスID矢印52で示されるデバイスIDとを生成する。そのような 固有の復号鍵/ID対は復号鍵/ID対54として図示されている。復号鍵/ID対54は矢印56として示されるように送られ、また特に好ましくは暗号化プロセッサ・アセンブリ58の一部分を含む読み取り専用メモリ(ROM)60上に付される。各々のそのような暗号化プロセッサ・アセンブリ(EPA)58によって、特定のEPA58にのみ対応付けられた異なる固有のそのような復号鍵/ID対54を不揮発的に保持することを容

10

ものであってもよい。

易に理解することができよう。さらに、各EPA58は 適当な生物測定学的入力センサ・デバイス62と対応付 けられる。このセンサ・デバイス62は指紋スキャニン グ・パッド、網膜または顔スキャニング・カメラ等の形 をとってもよく、例えば本発明によって認証される使用 を行うEPA58の特定のユーザに一意的に対応付けら れた生物測定データを生じさせることが可能な任意のデ バイスである。したがって、本発明は生物測定学的入力 センサ・デバイスのいずれかの特定の形状に限定しよう とするものではなく、むしろ特定のユーザに一意的に対 応付けされ生物測定データの生成を行うことが可能な一 切のデバイスによる用途を認めるものである。EPA5 8および生物測定学的入力センサ・デバイス62は製造 元によって一緒に結合させてもよく、あるいはエンド・ ユーザ・デバイス、例えばATM、キオスク、PDA等 を製造する際に必要に応じて接続してもよいことは理解 されよう。ちなみに、「公開」および「復号」鍵は対と なった鍵の固有の異なる部分に対してのみ使われる用語 であることにさらに注目しておくべきであろう。EPA 58のデバイス・オペレータは「公開」鍵のみにアクセ スすることが理解されよう。

【0014】ID、公開/復号鍵の生成についての説明、そのような復号鍵とIDSとを用いるデバイスがリモート・ユーザによって使用されることを説明してきた。ここで、EPAと生物測定学的入力センサーデバイスからの入力およびそれらのID/公開鍵対44を用いる図3のシステムについてより詳細に説明する。

【0015】はじめに、図3の上側には前述した暗号化 鍵データベース72が図示されている。このデータベー ス72は図2で生成された複数のID/公開鍵対44の ためのリポジトリである。また、図3の下側部分には、 既におなじみのPDA58が図示されている。このPD A58はROM60を有するもので、図2のプロセスに もとづいて生成され、かつ特定のEPA58に一意的に 対応付けられた復号鍵/ID対の1つが格納されている。

【0016】さらに図3では、生物測定学的鍵データベース74が表示されている。このデータベース74は、複数の生物測定データーユーザ・データ・フィールド対からなる。そのような対の各々では、生物測定データは 40特定のエンド・ユーザに一意的に対応付けられており、さらに許可、アカウント番号等の複数のデータ・フィールドもまた特定のエンド・ユーザに一意的に対応付けられており、エンド・ユーザの生物測定データはすべてデータ・ベース74に格納される。

【0017】図3のシステムは、さらに信用サーバ70を含む。このサーバ70の一部分は、ユーザのEPA58とのユーザ・インタラクションによって送出されたエンド・ユーザ要求に応える機能を果たす。信用サーバ70とEPA58との間に配置された適当なネットワーク

66によって、EPA58と信用サーバ70とが互いに通信しあう。このネットワークはイントラネット、インターネット、ダイアル・アップ・ネットワーク、あるいはリモートEPA58とサーバ70とが相互接続するのに適した適当な他のネットワークのいずれかの形をとる

【0018】信用サーバ70によって実行される本発明 に関係した1つの重要な機能は、データベース72に格 納された暗号化鍵を用いてEPA58によって生成され た要求64を解読し、データベース74に格納された生 物測定データを介してユーザ許可および他のデータを認 可する機能を提供することである。以下に詳細に説明す るこのような要求64は、ROM60に格納されたデバ イスIDデータ54および他のトランザクション・デー タのいずれかと同様にセンサ・デバイス62を介したユ ーザ入力の生物測定データを含む。このID、生物測定 データおよびトランザクション・データはサーバ70へ のリンク68を介してネットワーク66に送られる。2 方向矢印76および78でそれぞれ示されるデータベー ス74とデータベース72との相互作用は、より詳細に 説明されるであろう方法によってライン68を通って入 ってくる暗号化されたユーザ要求の解読を生ずる。

【0019】したがって、以上のことをまとめると、EPA58と対話するエーザは本質的に、特定のATM、キオスク、PDA等にある生物測定学的入力センサ・デバイス62を用い、EPA58によって表されるユーザの生物学的入力データを提供する。ユーザは、このように存在する生物測定データに基づいてさらに使用する確認を要求する。そのような生物測定データは、従来技術にもとづくものであろうとなかろうと損なわれやすい

(例えば、悪事を行う者が正当なユーザの指紋を盗むこと等)ので、本発明の重要な特徴は特定のEPA58でこの不適当な生物測定データを使用する能力に欠けている悪事を行う者によってそのようなデータが使用されることはほとんどないので、このデータはROM60に格納された復号鍵54によってさらに暗号化され、特定のユーザに一意的に対応付けられるであることに注目することが重要である。

【0020】データベース72および74に格納されて いる情報を用いるサーバ70によってひとたび解読が実 行されると、確認が実行されたエンド・ユーザへの通知 はサーバ70からネットワーク66へ向けてライン69 上を送られ、最終的にネットワーク66からEPA58 へのライン71で示されるようにEPA58を経由して エンド・ユーザに送られてもよい。その後、安全なリンクがそれによって確立され、エンド・ユーザはサーバ70と対話するように詳細を追加してもよく、それによってデータベース74のユーザ・データ・フィールドへの データの追加を行ったり、あるいは必要に応じて特定の ユーザに対応付けられたそのようなデータの検索を許可

١\_

したりすることも可能である。

【0021】確認機能決定ブロック80はさらに図3に示されており、有効な要求が存在するかどうかを決定するために、データベース72内の対応するID/公開鍵情報およびデータベース74内の生物測定データとライン64上を入ってくる復号鍵/ID情報を相関させることに使用される可能性がある一連の論理プロセスを機能的に表現する。したがって、本発明は確認機能決定アルゴリズム80のいかなる特定の形に限定されるものではなく、本質的にそれらの入力を適当なものとして用いるいかなる決定も許容する。入力はライン82によって確認機能決定ブロック80からライン86を経由してサーバ70に戻る。

【0022】ここで図4に戻る。この図4に描かれてい るのは、EPA58を生成するのに用いられる一連のイ ベントを説明し、図2に関連して既に説明したような方 法で生成される様々な鍵およびIDを生じさせるフロー チャートである。最初に、図2の鍵生成プロセッサ40 に対応して参照ブロック88で示される各々の潜在的な ユーザに対して、鍵の対K1、K2が生成されることが再 現されるだろう。同様に、複数の特有のデバイスIDが 生成され、各々が異なる物理的EPA58に対応し、そ のようなデバイス I Dの生成はブロック90として示さ れ、さらに図2のブロック46に対応する。その結果、 複数の I.D、K1からなる対と、複数のK2対を生成する ために、生成されたこれらの鍵の対と特有のデバイスエ Dは矢印92および94とブロック9-6とに示すように 結合する。IDのK2対はライン114に示すように送 30 られ、引き続いて起こるEPA58の購入者への転送の ために暗号化鍵データベース72に格納される。ID、 K2対の格納はブロック116に示される。デバイス・ オペレータがEPA58を獲得あるいは購入した場合、 一意のID、K2対が送られ、ブロック120のライン 118で示すように、または最終結合デバイス・オペレ ータに送られ、そこからライン122で示すように、I DK2対はブロック124で示される様々なIDで鍵が かけられたデータベース72に置かれる。このようにし て、EPAに対応する特定のEPA58をエンド・ユー ザが用いる場合、データベース72に常駐する一意的な IDと公開鍵とが存在する。

【0023】図4を参照しながらさらに説明する。ID K₂対と同じようにして、IDK₁対は矢印98に模式的に示したように、一意的に対応付けられたEPA58に送られ、それによってIDK₁は特定のEPA58上のROM60に書き込まれる。このことは図4のブロック100で示されている。このIDK₁対がROM60に「書き込まれる(burned)」と表現されるのに対して、重要な点は特定のEPA58に一意的に対応付けられた50

IDK<sub>1</sub>データはEPA58に不揮発的に格納されることである。したがって、本発明は、このような目標に達成するために数多くの様々な方法のいずれかを許容するもので、その中のほんの1例としてフラッシュ・バイオス、E<sup>2</sup>PROM、ソケットにはめられたROMの物理的交換等によって実際に「書き込む(burn)」。

10

【0024】図4を参照しながらさらに説明する。ひとたびこのIDK1データが特定のEPA58に関連して不揮発的に格納されると、プロセスはフロー120によって示されるように続行し、この特定のEPA58が選択される生物測定学的入力デバイス62と結合され、そのような結合は図4においてブロック104として表される。この結合は、例えば、生物測定学的入力デバイス62と対話する特定のユーザに関する生物測定データとROMのデータ(例えば、復号鍵/ID対54)とを含む電気的に生じた要求を提供することが可能なように、電気的およびソフトウェア的に、ROM60と生物測定学的入力センサ・デバイス62とが統合されることのみを意味する。

20 【0025】ひとたびこのEPAと生物測定学的入力デバイスとがそのように電気的に「結合 (coupled)」されてアセンブリを形成すると、該結合アセンブリは前述したATM、キオスク、PDA等であろうとなかろうと適当な末端デバイス108に取り付けられ、かつ該デバイス108とアセンブルされる。

【0026】最後に、フロー110によって示されるように、キオスクをショッピング・モールに据え付けたり、ATM機械をドライブ・スルー・バンクに据え付けたり、PDAをエンド・ユーザに販売したりするなど、このような所望のデバイスに設けられた結合アセンブリの配置を行う。

【0027】ここで図5を参照しながら説明する。この 図は、図3に示されたシステムのトランザクション許可 の流れを説明するためのフローチャートである。ここで は、上記したような様々な鍵、ID、データベースおよ びEPAが使用され、エンド・ユーザはネットワーク6 6を介してサーバ70にトランザクションを生成し、安 全な許可を受け取ることが可能である。はじめに、使用 中、デバイス・オペレータによって生物測定データを同 様の生物測定学的入力センサを介して登録するために、 ユーザはEPAのオペレータと対話する。ひとたび登録 されると、使用中、ユーザは適当な生物測定データを入 力 (126)、EPA (網膜スキャナ、指紋スキャナ 等)を付属する特定のトランスデューサによってもろん 制御され、フローが継続する。フローは矢印128に沿 ってブロック130へと続く。ブロック130で示され るこの地点で、オペレータは、既に述べた関連記録デー タ(例えば、アカウント番号、許可等の既に指摘したデ ータ・フィールド) に沿って第2または生物測定データ ベース74の鍵としてブロック126にもとづいて、そ

のようにして得られた生物測定データを利用する。フロ ーは、さらに矢印132に沿ってブロック134に続 く。このブロック134では、ユーザはトランザクショ ン許可を要求するように生物測定データ入力デバイスに 結合したEPAを用いる。つぎに、フローは矢印136 に沿ってブロック138に続く。このブロック138は 入力生物測定データとトランザクション・データとの組 み合わせを第1の鍵K1を用いて暗号化されたメッセー ジのなかに表す。

【0028】図5を参照しながらさらに説明する。フロ ーは矢印140に沿ってブロック142に続く。このブ ロック142は、EPA58のシステムがその後、RO M60に格納されたIDをクリア・テキストで要求メッ セージに付加するという意味を表す。フローは矢印14 4に沿ってブロック146に続く。このブロック146 は、その後の解読のために、そのようにコンパイルされ - たメッセージが要求64としてネットワーク66介し、 かつロネクション68によってサーバ70へ送られるこ とを示す。

【0029】フローはつぎに矢印148に沿ってブロッ 20 ク150に続く。このブロック150は機能的に信用サ ーバ70を表すもので、EPAIDをはがし、それをデ ータベース72に対応付けられたユーザの鍵K2の検索 に用いる。ひとたびこのことが完了すると、フローは矢 印152に沿って続き、ブロック154で、この鍵K2 は既に記載されたブロック138に従ってK1メッセー ジによって事前に暗号化されているメッセージを解読す るのに使われる。フローは矢印156に沿ってブロック 158に続く。このブロック158は、確認機能80に その後に要求されたメッセージが送られることを示す。 フローは矢印160に沿ってブロック162に続く。こ のブロック162は、生物測定データベース74からの ユーザ・データを検索するために鍵としてメッセージの 生物測定学的部分を用いる確認機能のステップを示す。 フローは矢印164に沿ってブロック166に続く。こ のブロック166では、確認機能80は矢印82に沿っ てサーバ70から受け取ったこのデータに基づいて認証 決定を下す。確認機能はK2鍵による場合と同様に任意 に応答を暗号化して、矢印86に示されるように元のデ バイスに送り戻すことが可能であるという点が注目され よう。つぎにフローは矢印168に沿ってブロック17 0に続く。このブロックは、サーバ70の機能を表すも ので、その後、確認されている要求の結果としての応答 をネットワーク66を通してEPA58を用いるエンド ・ユーザに送る。そこで応答を、既知のK1鍵で任意に 解読 (ステップ166で暗号化されている場合) するこ とができると、デバイス58はこの認証決定データに作 用することが可能であろう。

【0030】本発明の真の精神から逸脱することなく本 発明の好ましい実施形態例に種々の修飾または変化を加 50

えることが可能であることは上記の説明から理解されよ う。この発明の詳細な説明の記載が説明することのみを 目的として記述されたもので、限定的な意味で解釈され るべきではないことが意図されている。この発明の範囲 は特許請求の範囲によってのみ限定される。

12

【0031】まとめとして、本発明の構成に関して以下 の事項を開示する。

- (1) コンピュータ・システム・ネットワークでユーザ の要求を認証するための方法であって、復号鍵および公 開鍵を生成するステップと、前記ユーザに対応する生物 測定データを生成するステップと、遠隔地で前記生物測 定データと前記公開鍵とを記憶するステップと、前記復 号鍵によって暗号化された前記生物測定データを含む前 記ユーザ要求を局所で生成するステップと、前記遠隔地 に前記ユーザ要求を伝送するステップと、前記遠隔地で 前記公開鍵を用いて前記ユーザ要求を前記生物測定デー タに解読するステップと、前記記憶された生物測定デー 夕を検索するステップと、前記ユーザ要求を認証するた めに前記生物学的測定データを確認するステップと、を 有することを特徴とする方法。
- (2) 前記生物学的測定データを確認するステップは、 前記解読されたユーザ要求に送られた前記生物測定デー タと前記記憶された生物測定データとを比較することを 含むことを特徴とする上記(1)に記載の方法。
- (3) 前記ユーザ要求の伝送は、前記局所と前記遠隔地 とを相互接続するネットワーク上であることを特徴とす る上記(2)に記載の方法。
- (4) 前記復号鍵に対応付けられた I D番号を持つ前記 遠隔地の前記復号鍵を記憶するステップを、さらに有す ることを特徴とする上記(3)に記載の方法。
- (5)前記 I D番号は前記公開鍵に対して一意的に対応 付けされており、前記方法はさらに、前記ID番号およ び前記公開鍵を前記遠隔地の第1のデータベースに組と して記憶するステップを有することを特徴とする上記
- (4)に記載の方法。
- (6) 前記生物測定データは第2のデータベースに記憶 されていることを特徴とする上記(5)に記載の方法。
- (7) 前記ユーザおよび前記生物測定データに対応付け られたデータ・フィールドを生成するステップと、前記 生物測定データと前記データ・フィールドとを組として 前記第2のデータベースに記憶するステップと、をさら に有することを特徴とする上記(6)に記載の方法。
- (8) 前記復号鍵を記憶するステップは、前記局所で行 われることを特徴とする上記(7)に記載の方法。
- (9) 前記生物測定データを生成するステップは、前記 局所で行われることを特徴とする上記(8)に記載の方
- (10)前記確認に応じて前記要求を処理するステップ をさらに有することを特徴とする上記(9)に記載の方

(11)コンピュータ・システム・ネットワークでユーザの要求を認証する装置であって、復号鍵および公開鍵を生成する手段と、前記ユーザに対応する生物測定データを生成する手段と、遠隔地で前記生物測定データと前記公開鍵とを記憶する手段と、前記復号鍵によって暗号化された前記生物測定データを含む前記ユーザ要求を局所で生成する手段と、前記遠隔地に前記ユーザ要求を伝送する手段と、前記遠隔地で前記公開鍵を用いて前記ユーザ要求を前記生物測定データに解読する手段と、前記記憶された生物測定データを検索する手段と、前記ユー 10 ザ要求を認証するために前記生物学的測定データを確認

(12)前記生物学的測定データを確認する手段は、前 記解読されたユーザ要求に送られた前記生物測定データ と前記記憶された生物測定データとを比較する手段を含 むことを特徴とする上記(11)に記載の装置。

する手段と、を有することを特徴とする装置。

(13)前記ユーザ要求を伝送する手段は、前記局所と 前記遠隔地とを相互接続するネットワーク上であること を特徴とする上記(12)に記載の装置。

(14)前記復号鍵に対応付けられたID番号を持つ前 20 記遠隔地の前記復号鍵を記憶する手段を、さらに有する ことを特徴とする上記(13)に記載の装置。

(15) 前記ID番号は前記公開鍵に対して一意的に対応付けされており、前記装置はさらに、前記ID番号および前記公開鍵を前記遠隔地の第1のデータベースに組として記憶する手段を有することを特徴とする上記(1・4)に記載の装置。

(16)前記生物測定データを前記遠隔地で第2のデータベースに記憶する手段をさらに有することを特徴とする上記(15)に記載の装置。

(17)前記ユーザおよび前記生物測定データに対応付けられたデータ・フィールドを生成する手段と、前記生物測定データと前記データ・フィールドとを組として前記第2のデータベースに記憶する手段と、をさらに有することを特徴とする上記(16)に記載の方法。

(18) 前記復号鍵の記憶は、前記局所で行われること を特徴とする上記 (17) に記載の装置。

(19)前記生物測定データの生成は、前記局所で行われることを特徴とする上記(18)に記載の装置。

(20)前記確認に応じて前記要求を処理する手段をさらに有することを特徴とする上記(19)に記載の装置。

## 【図面の簡単な説明】

【図1】PDA等の一般的なリモート・デバイスからなる手段によって対話する本発明の具体化した部分であるリモート・コンピュータ・システムの高度に機能的なブロック図である。

【図2】リモート・ユーザ・デバイスが本発明にもとづいて構成される手順を説明するための機能的なブロック

図である。

【図3】図2に示すデバイスによって本発明にもとづいて対話するリモート・システムの構成要素を表す機能的なブロック図である。

14

【図4】図2のリモート・ユーザ・デバイスが生成されるステップとセキュリティ情報を有する図3のシステムとを説明するためのフローチャートである。

【図5】所望の安全なトランザクション許可をもたらすように図2のデバイスが図3のシステムと対話する場合のイベントの順序を説明するためのフローチャートである

#### 【符号の説明】

10 CPU

11 ROM

12 RAM

13 I/Oアダプタ

14 通信アダプタ

15 DASD

16. バス

17 キーボード

18 ユーザ・インタフェース・アダプタ

21 ディスプレイ (ディスプレイ・スクリーン)

23 ジョイ・スティック

25 ポインティング・デバイス (マウス)

27 スピーカおよび (または) マイクロフォン

29 オペレーション・システム

40 公開/復号鍵対の生成プロセス

42 矢印

44 公開鍵-復号鍵対

30 45 矢印

46 デバイス I D生成プロセス

48 矢印

50 矢印

54 復号鍵-ID対

56 矢印

58 暗号化プロセッサ・アセンブリ (EPA)

60 ROM

62 生物測定学的入力センサ・デバイス

64 要求

66 ネットワーク

68 リンク

70 信用サーバー

72 データベース

74 データベース

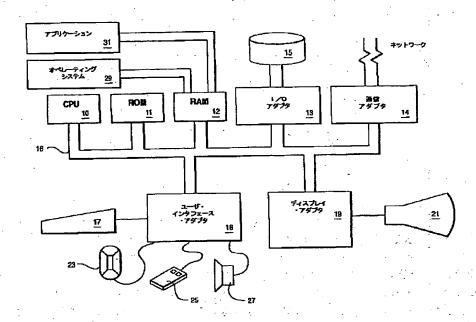
76 矢印

78 矢印

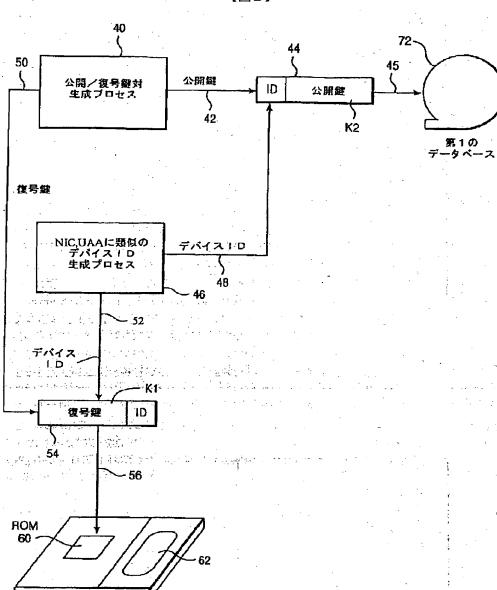
80 確認機能決定ブロック

86 矢印

【図1】

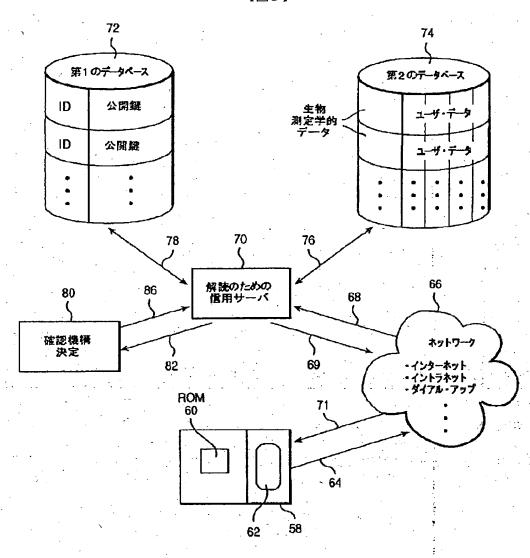


【図2】

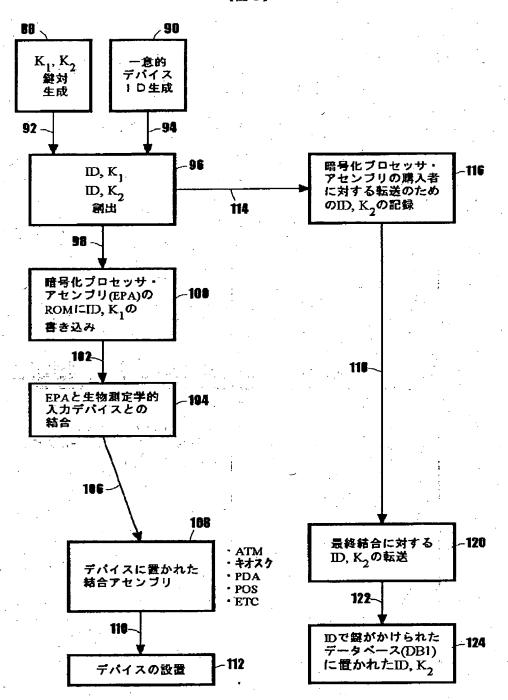


58

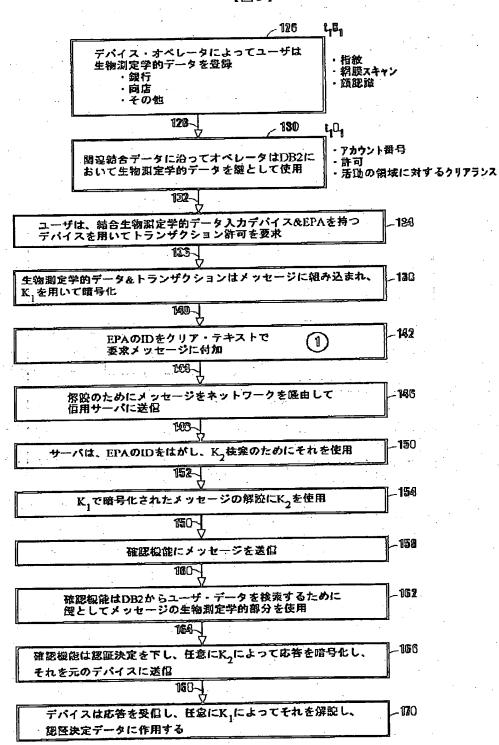
【図3】.



【図4】



# 【図5】



フロントページの続き

(51) Int. Cl. <sup>7</sup>

識別記号

FΙ

テーマコート・(参考

HO4L 9/00

675B